Όνομ/νο: Θανάσης Λώλος

AM: 1115201700072

#### ΟΔΗΓΙΕΣ ΧΡΗΣΗΣ

#### **MAKEFILE**

Με την εντολή "make ['όνομα αρχείου.c'.o]" μπορούμε να παράγουμε ένα ένα τα object files (για separate compilation).

Με την εντολή "make" παράγεται το εκτελέσιμο ./file\_system

```
gcc -c super_blocks/super_blocks.c -o super_blocks/super_blocks.o
gcc -c inode/inode.c -o inode/inode.o
gcc -c cursor/cursor.c -o cursor/cursor.o
gcc -c input_check/input_check.c -o input_check/input_check.o
gcc -c io/io.c -o io/io.o
gcc -c file_system.c -o file_system.o
gcc -c sort.c -o sort.o
gcc -c fs_operations/fs_operations.c -lm -o fs_operations/fs_operations.o
gcc super_blocks/super_blocks.o inode/inode.o cursor/cursor.o input_check/input_check.o io/io.o file_system.o sort.o fs_operations/fs_operations.o -o file_system.o
```

- ++make author → εμφανίζει τα στοιχεία μου
- ++make clean  $\rightarrow$  σβήνει όλα τα object files

# 

INCO MOS & SOMEONING CONTROLLY
INFO ABOUTGROYPBLOUS Superblock
Tarco Again this group block of curer block of
MFO ABOUT < modes in this group block Group super block O Datablocks in this group block Group super block O
Inode ()
Inode 1 From phlack
1 2 1 2 1 2 1 2 1 2 1 2 1 2 1 2 1 2 1 2
mana and I I I I I I I I I I I I I I I I I I I
Datablock K Datablocks
Data blace 1
Data block O Group superblock 1
Inode Group Danid. MAX-INDRS-IN-
Inode Group share to May he fragmentation Group Soc
Datas Lock 9
Data Bou 1
Datahlock O
Group superblocen To Group blo
Group blo

•Στην αρχή του .cfs υπάρχει το SUPERBLOCK που περιέχει πληροφορίες σχετικά με το πόσα Group blocks υπάρχουν κλπ...

(Data block size,Inode struct size,Group block size,Max files in data block, Max filename size,Max inodes in block group,Max datablocks per file → -cfs)

•Στη συνέχεια επεκτείνονται τα Groupblocks

-----ΣXETIKA ME TA GROUP BLOCKS------

-Στην αρχή περιέχουν ένα Group superblock.

To group superblock περιέχει πληροφορίες σχετικά με τα inodes και τα data blocks που βρίσκονται στο συγκεκριμένο Group block.

Στη συνέχεια επεκτείνονται τα Inodes → ΜΕΓΑΛΩΝΟΥΝ ΠΡΟΣ ΤΑ ΚΑΤΩ Απ'το τέλος του Group block ξεκινάνε τα Data block.

Τα Data block μεγαλώνουν δυναμικά προς τα πάνω → εως ότου συναντήσουν το τελευταίο Inode.(Λογική stack και heap σε ένα ELF).

- -ΚΑΘΕ GROUP BLOCK EXEI ENAN MAX ΑΡΙΘΜΌ ΑΠΌ INODE ΠΟΥ ΜΠΟΡΕΙ ΝΑ ΦΙΛΟΞΕΝΗΣΕΙ.
- → (GBLOCK\_SZ-gsuperblock\_sz)/(Inode struct size + One datablock).
- -ENA GROUP BLOCK MΠΟΡΕΙ ΝΑ ΑΠΟΤΕΛΕΙΤΑΙ ΟΛΟΚΛΗΡΟ ΑΠΟ DATA BLOCKS.

Για παράδειγμα έστω ότι ένα group block έχει Max inodes in block group=25

To Group block 0 μπορεί να περιέχει : Inodes num (0-24)

To Group block 1 μπορεί να περιέχει : Inodes num (25-49)

. . . . .

To Goup block n μπορεί να περιέχει: (n\*Maxinodes – (n+1)\*Maxinodes)

Έτσι μπορώ να προσπελάσω γραμμικά (O(1)) οποίο inode θέλω.

\*Για να υλοποιηθεί το παραπάνω θεωρώ οτι inodes numbers dedicated σε κάθε Group block!

Για παράδειγμα αν έχω σε κάποιο Group block ένα πολύ μεγάλο αρχείο μπορεί να μην μπορούν να μπουν σάυτο άλλα inodes.(Τα Datablocks του έχουν μεγαλώσει μέχρι πάνω-πάνω και δεν μένει χώρος που να χωράει άλλα)

Κάτι τέτοιο δεν αποτελεί πρόβλημα καθώς κάνω append καινούριο group block και μπορώ να φιλοξενήσω κιαλλα inodes που θα έχουν ids με αυτά που ταιριάζουν στα dedicated ids του εκάστοτε groupblock.

-cfs: Υποδεικνύει το max αριθμό data blocks μεγέθους -bs που έχει στη διάθεση του κάθε entity του fs (dir,regular file).

Το -cfs καθορίζει κάτα κύριο λόγο το μέγεθος του inode struct.

Στα data του inode struct κρατάω μια δυναμική δομή που μου λέει που βρίσκονται τα data block του συγκεκριμένου entity.

Π.χ έστω inode file;

file.data.block → το array

file.data.size  $\rightarrow$  είναι το μέγεθος του array με max size -cfs

file.data.block $[0] \rightarrow 10$  block

file.data.block[1]  $\rightarrow$  20 block κλπ.....

file.data.block[i].block\_group → σε ποιο block group

file.data.block[i].block → ποιο data block του παραπάνω block group

## Τα data blocks του κάθε group block ξεκινάνε απτο 0!

Με αυτόν τον τρόπο δεν χρειάζεται όλα τα data block ενός entity να βρίσκονται στο ίδιο group block,καθώς μπορεί να βρίσκονται διάσπαρτα σε άλλα group blocks → ή όπου γενικότερα υπάρχει χώρος.

-----ΣΧΕΤΙΚΑ ΜΕ ΤΑ DATA BLOCKS-----

## **Data blocks directory**

Στην αρχή κάθε data block περιέχεται ο αριθμός των entries που έιναι σ'αυτο το data block (sizeof(int)).

Στη συνέχεια επεκτείνονται τα entries.

Παράδειγμα datablock

25

entity1 inode\_id\_of\_file1

entity2 inode\_id\_of\_file2

. . . .

entity25 inode\_id\_of\_file25

δηλαδή: string inode\_num μεγέθους: MAX\_FILENAME\_SIZE sizeof(int)

Έτσι τα size των directories καθορίζονται μαυτόν τον τρόπο.

Έστω Max filaname size: 16 τότε dir με 1 entity μέσα του έχει size 24

αντίστοιχα ένα dir με 2 entities μέσα του έχει size 44 κ.ο.κ

### Data block regular file

Αντίστοιχα περιέχουν έναν int στην αρχή και στην συνέχεια επεκτείνονται τα δεδομένα του. → Ο int υποδεικνύει πόσα bytes υπάρχουν στη συνέχεια Έτσι για παράδειγμα αν έχω Data block size 512 τότε χωράνε σ'αυτο και σε κάθε άλλο 509 bytes.

### -----ΣΧΕΤΙΚΑ ΜΕ ΤΑ HOLES-----

# Holes μπορούν να δημιουργηθούν από την cfs\_rm, αλλά και από την cfs\_mv!

Απτήν cfs\_mv δημιουργούνται κάθως όταν βγάζω ένα entry από ενα datablock ενός dir δημιουργείται hole στο ίδιο το datablock το οποίο γεμίζω με το τελευταίο entry του τελευταίου data block του ίδιου directory. Εφόσον όμως πειράζω το size του τελευταίου datablock μπορεί να του πάρω το μοναδικό (και τελευταιο entry) και έτσι χρειάζεται να αποδεσμεύσω το συγκεκριμένο block καθώς πλέον δεν χρησιμοποιείται και είναι άδειο.

# Γενικά τα datablock παρέχονται on-demand όταν ζητηθούν! Ομοίως ισχύει και για τα inode ids.

ΛΟΓΙΚΗ ΠΑΡΟΧΗΣ DATA BLOCK

- -δες αν χωράει data block στην κορυφή stack των datablock στο group block στο οποίο υπάρχει η εγγραφή inode
- -Αν δεν υπάρχει ψάξε για κάποιο hole στο group block αυτό ένα hole εντοπίζεται αν στην αρχή του ο int ισούται με  $-1 \rightarrow υποδεικνύει κενό data block$
- -Αν τίποτα απτα παραπάνω δεν δόυλεψε πήγαινε στο τελευταίο group block και επανέλαβε τα παραπάνω
- -Aν πάλι τίποτα  $\rightarrow$  append a new group block και δώσε το datablock 0 Η ΛΟΓΙΚΗ ΠΑΡΟΧΗΣ ΔΙΑΘΕΣΙΜΟΥ INODE ID EINAI ΙΔΙΑ ΜΕ ΤΗΝ ΠΑΡΑΠΑΝΩ.  $\rightarrow$  αντί για -1 στην αρχή ενός inode στο .cfs αναγράφεται το string EMPTY!

ΜΕ ΤΙΣ ΠΑΡΆΠΑΝ $\Omega$  ΛΟΓΙΚΕΣ ΤΑ HOLES ΚΑΠΟΙΑ ΣΤΙΓΜΉ ΘΑ ΧΡΗΣΙΜΟΠΟΙΗΘΟΎΝ.

#### ΣΤΟ FILE SYSTEM ΔΕΝ ΕΧΟΥΝ ΥΛΟΠΟΙΗΘΕΙ LINKS

#### ΣΥΝΑΡΤΗΣΕΙΣ

Δεν έχει υλοποιηθεί η cfs\_ln

cfs\_cp: OXI -R μονο -r οπώς έγραψε κάποιος στο piazza(Andrew

Spanopoulos)

cfs\_ls: οχι πολλα files

cfs\_rm : OXI -r  $\rightarrow$  Γίνεται delete ότι επιλεγεί απτό -i αν δεν υπάρχει -i σβήνεται ό,τι δωθεί.

cfs\_create: -cfs υποδεικνύει max αριθμό blocks κάθε entity. OXI -mdfn καθώς αυτό καθορίζεται απτο -cfs

# ΥΠΟΣΤΗΡΙΖΟΝΤΑΙ ABSOLUTE KAI RELATIVE PATH ΓΙΑ ΟΛΕΣ ΤΙΣ ΕΝΤΟΛΕΣ ΕΚΤΟΣ ΑΠΟ cfs\_touch και cfs\_mkdir!

Υλοποιήθηκε σε lubuntu.